(Concise explanations in relevancy)

Japanese laid-open patent publication No. S64-39886

Laid-open on February 10, 1989

Title of the invention: METHOD FOR RECORDING DIGITAL DATA

The Japanese laid-open patent publication No. S64-39886 describes as follows.

The main data area of the memory shown in FIG. 2 comprises repeating alignments of four channels A-D, each channel comprising a single symbol (1-byte). If voices of 2-channels linear quantization at 16 bits and 48KHz are recorded, sampling data of each channel are aligned in the order of early time from the left top in a Y-direction.

Informations for the data to be stored into the main data area coded and stored into the sub data area to form complete data block. The sub-data area serves as disk codes such as disk numbers, a code which indicates whether the data stored in the main data area is the voice data or the other digital data or an area for recording the optical digital data in recording the voice data into the main data area.

の日本国特許庁(JP)

① 特許出頭公開

② 公 開 特 許 公 報(A)

昭64-39886

@Int_Cl_*

溢別記号

庁内塾理番号

每公開 昭和64年(1989)2月10日

5/92 H 04 N G 11 B 20/12 H 04 L 1/00

103

J - 7734-5C 8524-5D

F - 8732 - 5K

審査請求 未請求 発明の数 1 (全11頁)

多発明の名称

ディジタルデータの記録方法

爾 昭62-196079 到特

頤 昭62(1987)8月5日 ②出

佐 膝 企発 者

쁨

埼玉県所沢市花園 4 丁目2610番地 パイオニア株式会社所

沢工場内

愈出 額 人 パイオニア株式会社 東京部目黒区目黒1丁目4番1号

过代 理 人 弁理士 藤村 元彦

QД

1. 発明の名称

ディジタルデータの記録方法

2. 特許請求の範囲

ビデオフォーマット信号の垂直帰線期間にディ ジクルデータを多重して記録する方法であって、 1 垂直帰線期間毎に伝送されるデータ群を1 水平 走査期間毎に伝送されるデーク毎にX方向に配列 して水平走査期間各々に対応する複数のデータ列 を形成し、前記複数のデータ列を1 垂直帰線期間 毎にY方向に配列して前記データ群各々のデータ をX方向及びY方向の各方向によって画定される 平面に2次元的に配列し、X方向及びY方向の2 方向において誤り打正符号化を行なうことを特徴 とするディジタルデータの記録方法。

3. 発明の詳細な説明

技術分野

×発明は、PCM音声信号等のディジタルデー ケをいわゆるビデオファーマット信号に多重して 記録する方法に関する。

背景技術

いわゆるビデオフォーマット信号は、復合ビデ オ信号或いは近時提案されているMUSE (Hult) pic Sub-Nyquist Sampling Encoding)と称される 方式によって帯域圧縮された高品位テレビ信号 (以下、MUSE信号と称す) などのように、荷 複(通常映像情報)を担う映像期間部と、同期信 号を含む緑線期間部とを有する連続したフィール ド信号からなり、通常一対のフィールド信号は、 1つのフレーム信号を形成している。

かかるピデオフォーマット信号にディジタルデ ークを多重して記録する方法としてPCM化され た普波信号をCIRC (Cross Interleave Reed-Solonon Code) 方式によって符号化し、行られた 符号を4位化して得た4位信号をビデオフォーマ ット信号の垂直掃線期間にペースパンド多重して 記録するという方法(以下、先顧発明方法と除す) か既に考案され、特願昭62-38356号明期 書寺に関示されている。

活開間64-39886 (2)

この先額発明方法によるとディジタルデータは、 第12例に示す如き形式で多順され、1つのデー タブロックの長さが1ライン(1水平定産期間) より短くなるため、1ラインでデータが完結せず、 1プロックのデータが2ラインにまたがって記録 される場合が生じる。

この先頭発明方法によりビデオディスク等に記録されたディジタルデータを再生する装置を第13図に示す。同図において、ビデオディスク等から続み取られたRF信号は、FM復期回路21に供給されて周被数復別される。復週出力は、ディエンファシス回路22に供給されて記録時に改改のレベルが元のレベルに戻される。このディエンファシス回路22の出力は、受信フィルタ23に供給されて帯域が制限されたのちA/Dコンバータ24に供給される。A/Dコン グ信号発生回路25からリサンブリングのためのクロックパルスが供給されている。A/Dコンバータ24において、受信フィルタ23の出力の

リサンプリング処理が行なわれて受信フィルタ2 3の出力がディジタルデータに変換される。この A/Dコンパータ24の出力は、Pしレクイミン グは号発生回路25及び時分割分離回路26に供 拾される。PLLタイミング信号允生回路25は、 A/Dコンパーク24の出力から垂直同期信号 (フレームパルス)及び水平同期信号(HD信号) を検出し、Pししによって水平同期信号の480 倍の周波数のクロックパルスを発生するように構 成されている。また、時分割分離回路25におい ては映像(情報)信号とディジクルデータとが時 分割分離される。映図(情報)信号は、ディエン ファシス回路27に供給されて記録時に強調され た成分のレベルが元のレベルに戻される。このデ ィエンファシス回路27の出力は、MIUSEデコ ーダ(図示せず)等に供給される。

一方、ディジタルデータは、4レベル識別回路 28に供給され、記録時に設定された4つのレベ ルのいずれのレベルに対応するのかが識別され、 4 錐符号に変換される。4 錐符号に変換された信

号は、4値復号化回路29に供給され、4値符号 から通常の2値符号に変換される。この4値復号 化回路29の出力は、データブロック検出回路3 0、タイミングパルス発生回路31及び復号化回 路32に供給される。データブロック校出回路3 0は、例えばデータブロックを順次設出して各デ - タブロックを示すコードを生成して出力するよ うに構成されている。また、タイミングパルス発 生回路31は、例えば各データブロックの最初の データに同期してタイミングパルスを発生するよ うに構成されている。これらデータブロック検出 回路30及びタイミングパルス発生回路31の出 力は、復号化回路32に供給される。復号化回路 32においては、データブロック検出回路30及 びタイミングバルス発生回路31の出力によって 隣接するデータブロック同士の境界が検知されて データブロック毎の誤り検出、誤り打正、誤り箱 正等の処理が行なわれる。この復号化回路32の 出力は、デマルチプレクサ33に供給される。デ マルチプレクサ33において、ディジクルデーク は音声データ、ディスクコードデータ等に分離される。このデマルチプレクサ33から出力された音声データは、時間軸伸長回路34によって時間軸伸長されたのち音声デコーダ(図示せず)に供給される。また、ディスクコードデータは、例えばプレーヤコントローラ(図示せず)に供給され

以上の如く、先願発明方法においては、1ラインでデータが完結せず、1ブロックのデータが2ラインにまたがって記録される場合があるため、記録媒体から読み取られたデータ列において隣接するデータブロック同士の境界が不明確になっている。このため、完顯急明方法においては隣接するデータブロック同士の境界を検知するためにデータブロック検出回路30及びタイミングバルス発生回路31等が必要になって再生装置の構成が複雑になるという欠点があった。

発明の概要

本発明は、上記した点に選みてなされたもので あって、構成が簡単な装置によって復号処理を行

特問昭64-39886 (3)

なうことができるディジタルデータの記録方法を 臨時することを目的とする。

水角明によるディジクルデータの記録方法は、 1 垂直帰環期間毎に伝送されるデータ群を1水平 走査期間毎に伝送されるデータ毎に X 方向に配列 して水平走査期間各々に対応する複数のデータ列 を形成し、これら複数のデータ列を1 垂直帰環期 間毎に Y 方向に配列してデータ群各々のデータを X 方向及び Y 方向の各方向によって 画定される 平 面に 2 次元的に配列し、 X 方向及び Y 方向の 2 方 向において認り訂正符号化を行なうことを特徴と している。

実 施 例

以下、本発明の実施例につき第1図乃至第11 図を参照して詳細に説明する。

第1図において、ビデオフォーマット信号としてのMUSE信号がプリエンファシス回路1に供給され、エンファシスがなされたのち時分割多亚回路2に供給される。

一方、所定のクロック周波数、量子化ピット数

ネルのサンプリングデータは時間的に早いものから順に左上からY方向に配列される。ただし、16ピットのサンプルデータのうちの第1チャンネルAに、第1チャンネルAに、第1チャンネルBにに、第1チャンネルの下位8ピットはチャンネルCに、第2チャンネルの下位8ピットはチャンネルDにテータを記録される。また、任意のディジタルデータを記録される。また、チャンネルは、Aからのに番にでデータを記録するような使用して音声データを記録するような使用としてある。

また、以上の如きメインデータエリヤ内に記録されるデータに関する情報がコード化され、サブデータエリヤ内に記録されて1つのデータブロックが形成される。サブデータエリヤは、フレームナンバー等のディスクコード、メインデータエリヤに記録されているデータが音声データであるか

によってA/D変換されたディジタル音声信号デ --タが時間動圧縮回路3に供給されて時間動圧崩 がなされる。この時間軸圧縮回路3から出力され たディジグル音声信号デークは、ディスグコード (ディスク情報、プレーヤコントロールコード等) 、コードデータ符のディジクルデータと共にマル チプレクサ4に供給される。マルチプレクサ4は、 例えばX方向に100パイト、Y方向に32パイ トのデークが紀列でき、計3200パイトのデー クを格納し得るメインデータエリヤと、304パ イトのデータを格納し得るサブデータエリヤとか らなるメモリを有し、このメモリに後述する如く ディジタルデークを書き込んだのち所定の順序で 順次読み出して送出する構成となっている。この マルチプレクサ4におけるメモリのメインデータ エリヤは、第2図に示す如くX方向に1シンポル (1パイト) 単位で4シンボルおきにとった4つ のチャネルA~Dに分割されている。そして、例 えば48KHz、16ピットで直線量子化した2 チャンネルの音声を記録する場合には、各チャン

他のディジタルデータであるかを示すコード、或いはメインデータエリヤに音声データを記録した ときに任意のディジタルデーク等を記録するエリ ヤである。

メインデータエリヤに沓き込まれるデータの内容としては音声データでも他の任意のデークでもよいが、音声データを書き込む場合には、48KHz、16ビット直線量子化された2チャンネルの音声データを考えると、1フィールド当りのデーク重は、(48KHz*16bit*2ch)/60fiold=25.6Kbit/field=3200byte/fieldとなり、このメインデータエリヤのデータ容量に等しくなる。

マルチブンクサ4によって形成されたデータブロックは、符号化回路5に転送され、2重リードソロモン符号による積符号の形の訂正符号が付加される。

打正符号の付加の数、最も考慮されなければならないのがドロップアウト、特にパースト状のドロップアウトによるデークエラーである。 ビデオディスクの場合、ドロップアウトの長さは時間に

祖間明64-39886 (4)

して()。 5~:u sec のものがほとんどであるが、数u sec 程度のものも存在しないわけではない。 本発明では、この条件に対応可能な打正符号を構成している。

まず、小さなドコップアウトに関してはその発生確立は1ラインに1回程度以下である。これをクロックに直すと約16クロックとなり、データで32bit(4 byte)程度である。本発明では、1シンボルを8bitとして扱うリードソロモン符号による訂正符号を用いており、これに余裕を見て、1ラインに8シンボルの訂正が可能なように構成している。

つぎに、比較的長い数μsec 以上のバーストエ ラーに関してであるが、その頻度はかなり低いが、 ドロップアウトのワーストケースとして、HD信 号付近に発生する場合を考えると、破大2ライン にわたってデータがエラーする場合が考えられる。

そこで、本発明では、ラインに<u>重直方向(V方</u>向)に、 競符号の形にした2 選リードソロモン符 号を用い、この方向に4 シンボルの訂正が可能な

C 1 方向 (X 方向) の 1 O O シンポルに対して 1 6 シンボル、C 2 方向 (Y 方向) の 3 6 シンボル に対して8シンボルの訂正符号 (パリティ) が付 加される。そうすると、C2方向でイレージャー 訂正を行なうとすると、8シンポルまでの訂正が 可能であり、最長8ライン、最低7ラインまでの 長さのバーストエラーに対して訂正可能である。 尚、このとき、CI方向のデータを4分割し、1 00シンボルのデータを4シンポルおきにとった 25シンボルに4パリティを付加した(29、2 5) リードソロモン符号及びC2方向のデータを 2分割し、36シンボルのデータを2シンボルお きにとった18シンボルに4パリティを付加した (22、18) リードソロモン符号とを組み合わ せることによって長いバーストエラーに対する訂 正能力を確保すると共に符号化及び復号化のプロ セスを開略化することができる。

第3図に示すデークブロックのX方向に配列された各デーク群は、後述する如く1フィールド内の垂直最級期間の各ラインに販売多質されて記録

ように訂正符号を構成している。

このように光学式ビデオディスクおいて発生する長いパーストエラーに対する打正許等は、映像信号の1ラインを単位とした構成で考えるとかなり簡単な形で扱うことができる。

本危明では、この性質に沿目して、ライン単位 で構成した灯正符号を用いることによって、十分 な灯正能力を得ることができ、複雑なインターリ ープ等の処理を不受としている。

すなわち、第3図に示す如くメインデーク、サプデーク及び96バイトのデータ「00」が配列されたのち、訂正符号がP及びQで示す如く8ピットを1シンボルとしてX方向に8シンボル、Y方向に4シンボルの訂正が可能な競符号の形を構成するように付加される。この訂正符号としては、最も符号化効率のよいリードソロモン符号が用いられる。但し、このR-S符号はガロアフィールドGF(2**8)で定義されている。

メインデータ、サブデータ及びデータ *00* を含む36×100=3600バイトにおいて、

される。尚、4×24-96パイトの00データの部分の映取信号上には、C信号が記録されているので、符号化及び復号化のときのみ、この部分のデークを00と見なして符号化及び復号化を行ない、この部分のデータは実際の映像信号には多重記録しない。

符号化回路 5 による誤り訂正符号化によって 1 ラインに 8 シンボルの訂正が可能であるので、 1 μ sec(16 クロック - 4 パイト) 程度の小さなドロップアウトに対して十分対応することができる。また、ラインに対して垂直な方向に 4 シンボルの訂正が可能であるので比較的長い数 μ 砂~数 + μ 砂以上のドロップアウトに対しても十分対応でき

符号化回路5によって符号化されたデータは、4 値符号化回路6によって2 ピットずつに区切られたの5 4 随符号系列に変換される。すなわち、4 値符号化回路6 において2 値符号00、01、10、11の各々は、それぞれ0、1、2、3の各値に変換される。4 証符号化されたデータは、

時間間64-39886(5)

よレベル化団路7に供給される。ルレベル化団路7は、4値符号0、1、2、3をそれぞれ近いに 異なる4つのレベルの各々に対応させる。すなわ ち、ビデオ信号は、1つのサンブル値が8ビット のレベル (256レベル) で表わされるのに対し、 データは、第4図に示す如くビデオ信号の約90 %の範囲を使用して表わされるようになされてお り、4値符号0、1、2、3は、それぞれ29レ ベル、95レベル、151レベル、227レベル の各々に対応する。

時分割多重回路 2 は、ブリエンファンス回路 1 から出力される 2 5 6 レベルのビデオフォーマット信号と 4 レベル化回路 7 から出力される 4 レベルのディジタルデータとを時分割多重する。すなわち、音声データ等のディジタルデークは、ビデオ信号の第 1 フィールドの延直場 線期間内の第 3 ラインから第 4 2 ラインまでの各ラインの後半と、第 2 フィールドの第 5 6 5 ラインから第 6 0 4 ラインまでの各ライン及び第 6 0 5 ラインから

の各ラインも同様)においては、第7図に示す如くHD信号区間に続く区間にC信号(色信号)が記録されるので、このC信号が記録される区間から4クロック分のガード区間を隔てて存在する368クロック分の区間がデータ区間になっている。尚、このデータ区間の直後にも2クロック分のガード区間が設けられている。このように、データ区間の直前及び直後に設けられているガード区間は、HD信号への干渉を低減させるためのもので

また、データは4値信号として記録されるので、
1 クロック当り 2 ピットのデータが記録できることになる。従って、464クロック分のデータ区間が設けられている第 3 ラインから第 4 2 ラインまでの各ラインには 1 1 6 パイトのデータが記録でき、368クロック分のデータ区間が設けられている第 4 3 ラインから第 4 6 ラインまでの各ラインには 9 2 パイトのデータが記録できることになり、 耳号化回路 5 によって形成されたデータブロック(第 3 関 室町)をそのままの形で記録する

ある。

第608ラインまでの各ラインの後半の計88ラインの各々に第5回に示す如く構成されたデータ 区間に挿入されるようになっている。

ビデオフォーマット信号としてのMUSE信号 へのディジクルデータの多重は、MUSE信号の サンプリングクロックによって行なわれるように なっている。MUSE信号のサンプリングクロッ クの周波改は、16.2MHzであり、1ライン 当りのクロック致は、480である。また、各ラインの最初の12クロック分の区間にはHD信号 (水平周期信号)が存在する。

第 3 ラインから第 4 2 ラインまでの各ライン (第 5 6 5 ラインから第 6 0 4 ラインまでの各ラインも同談) においては、第 6 図に示す如く H D 信号区間から 2 クロック分のガード区間を隔てて存在する 4 6 4 クロック分の区間がデータ区間になっている。尚、このデータ区間の直後にも 2 クロック分のガード区間が設けられている。

また、第43ラインから第46ラインまでの各 ライン (第605ラインから第608ラインまで

ことができ、X方向に配列された各データ群が2つのラインにまたがって記録されることはない。また、それと同時に符号化回路5によって形成されたデータブロックが2つのフィールドの垂直掃線期間にまたがって記録されることもない。この結果、1水平走遊期間毎及び1垂直掃線期間毎に完結するデータブロックが得られることとなる。

時分割多重回路2の出力は、例えばFIRディジクルフィルタで構成された送信フィルタ8に供給され、その周波数帯域が所定の幅に制限される。送信フィルタ8の出力は、D/Aコンパータ9によってアナログ信号に変換される。D/Aコンパーク9の出力は、ブリエンファシスの毎10によりエンファシスがなされたのちFM変調回路11に供給される。FM変調回路11においては、供給された信号により所定周波数の強送波が周波数変調される。このFM変調回路11の変調に記録される。

市民國は、以上の如き記録模型によってビデオ

時開昭64-39886 (6)

ディスク等に記録された情報を再生する再生装置の一部を示すプロック図である。第8図の装置は、第13図の装置からデータプロック検出回路30 及びタイミングパルス発生回路31を除去した構成となっている。4値復号化回路29から出力されるデーク列は、復写化回路32へ供給される。

このデータ列におけるデータブロックは、1水平走査期間及び1亜直環線期間毎に完結しているので、1水平走査期間、及び1垂直環線期間単位でデークの復号処理等を行なうことが出来る。

すなわち、第9図に示すようにフィールド単位で復号化回路32の動作をみてみると、1つのデータブロックが復号化回路32に供給されてから、次のデータブロックが供給されるまでに、データの伝送時間(=デーク期間①)に比して長い間隔(一下のの伝送時間の)がある。そして、期間③でデークが復号化回路32に供給される。期間①において伝送されるデータは、このブロック内で完結しているので、復号化回路32は、データの伝送が終了すると直ちに、このデータブロックのデータ

及びリサンブルクロック等)で容易に分離可能で あると共に、データ処理においても、上記のタイ ミングを用いることができる。

以上の如く、データブロックが1水平走査期間 毎及び1垂直帰線期間毎に完結するので、各ブロックを示すコードや各ブロックの最初のデークを 示すタイミングパルス等を新たに抽出しなくても 隣接するデータブロック同士の境界が検知でき、 ブロック毎の誤り検出、訂正等が行なえるのである

また、ビデオフォーマット信号のサンプリング クイミングに合わせてディジタルデータを多重し ているので、ディジタルデータのリサンブル及び データ処理を行なうためのクロックを発生させる 回路を別途设ける必要がない。また、それと共に、 ビデオフォーマット信号と同様のリサンブルを行 なって得たサンブルデータの供給先を切換るだけ でディジタルデータの分離が行なえ、ディジタル データを取り出すための特別な回路は不要である。

発明の効果

についての歌り検出、灯正、幅正寺の処理を行なう (朝間金)。この後、復号化団な32は、このデークブロックをデマルチプレクサ33へ転送する (期間電)。

また、第10図のように、1水平走査線単位でデーク処理を行う場合には、復号化回路32は、第11図に示すように、データの処理系をP1.P2の2系統有し、1水平期間毎に(HD信号毎に)P1.P2の入力データ切換用のスイッチSW1及びP1.P2の出力データ切換用のスイッチSW2を切り換える。

例えば、系P1では、1水平走査期間内のデータ Cの読み込みが終了すると、直ちにこのデータに対し、誤り検出、訂正等のデータ処理、及び出力を行なう。

このとき、系P2では、これに並行して、Cの 1ライン前のデータBのデータ処理を行った後、 次のデークDを読み込んでいる。

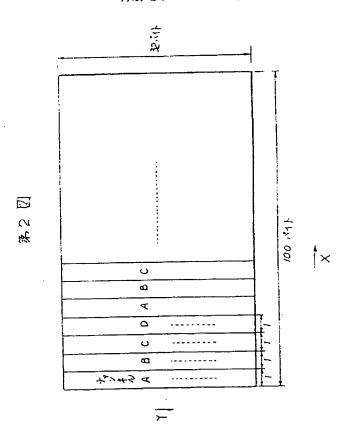
上記の如く、互いに隣接したデータブロック、 及びデータは、映像信号のタイミング(HD信号

以上詳述した如く本発明によるディジタルデー タの記録方法は、ビデオ信号と同一のサンプリン グクロックでデータを多重しているため、また1 垂直帰線期間毎に伝送されるデータ群を1水平走 査期間毎に伝送されるデータ毎にX方向に配列し て水平走査期間各々に対応する複数のデータ列を 形成し、これら複数のデータ列を1垂直帰線期間 毎にY方向に配列してデータ群各々のデータをX 方向及びV方向の各方向によって画定される平面 に 2 次元的に配列し、 X 方向及び Y 方向の 2 方向 において誤り訂正符号化を行なうので、1水平走 査期間毎及び1 垂直帰線期間毎にデータブロック が完結して解接するデータブロック同士の境界及 びタイミングが明確になり、データブロック同士 の境界を検出する回路及びデーク処理のためのタ イミング発生回路を別途設ける必要がなくなって 構成が簡単な装置によって復号処理を行なうこと ができることとなる。

また、X方向、Y方向の2方向において、誤り 打正符号化を行ない、2重(職)符号の形にする ことによって、例えば、ビデオディスクでみられるような数usec 以上にも及ぶような比較的良い パースト状のドロップアウトによるデータエラー に対しても、十分な誤り検出、訂正を行なうこと が可能である。

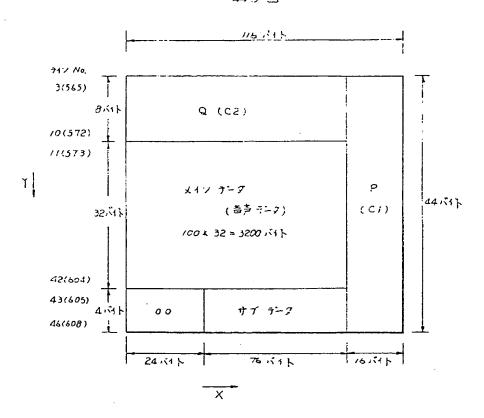
4. 図面の簡単な説明

第1図は、本免明の方法により記録する記録装置を示すプロック図、第2図は、メインデークエリヤのチャンネル制り当てを示す図、第3図は、デークプロックの構成を示す図、第4図は、記録信号のレベルを示す表、第5図乃至第7図は、第1図の装置によって記録されるディジタルデータの多重形式を示す図、第8図は、第8図の表で記録された信号を再生する装置を示す図、第9図及び第10図は、第8図の第10図は、第9図及び第10図は、第8図の第11回路32の構成を示すでロック図は、従来の記録方法によって記録された信号を明生する装置を示すプロック図である。



ディフィーマット (信号) アリエンファンス (MUSE 信号) (

车3四



菜4 囚

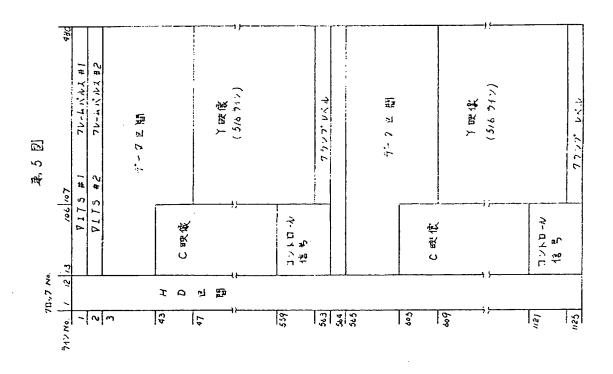
4 12	2 (\$	万女りぐん
0	00	29 (10ਮ)
1	0 1	95 (5FH)
2	10	161 (AIH)
3	, ,	227 (63#)

易も四

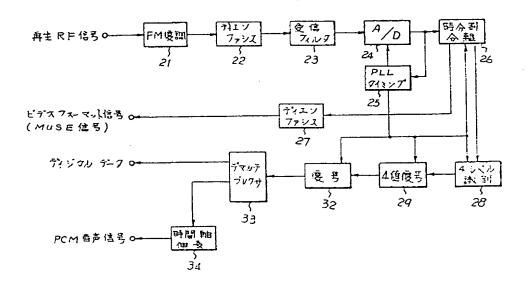
12	2	464 (928E-) = 116 1(1);	2
H0	Ĩ	デ·-2	<u> </u>

\$7 T

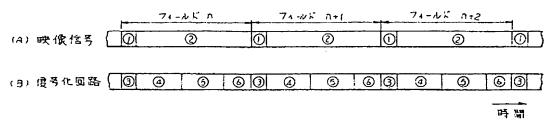
12	94	4	368 (7366) = 92141)	2
HO	С	2	*- T	2



弟8 図



萬9回



①:テーク期間 (垂直帰線期間)

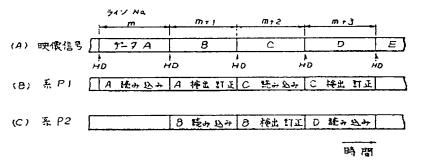
②: 映像期間

③:4個傻号化回路からの7-9転送

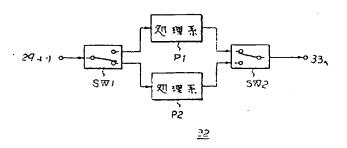
④:誤り検出、訂正, 街正等のデータ処理

⑤: デマルチナレクサ への データ転送

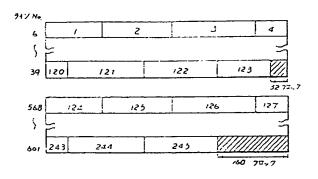
举10 四



第11 图



₹12 🛛



第13 図

